PATENT COOPERA	ATION TREATY
	From the INTERNATIONAL BUREAU
PCT	То:
NOTIFICATION OF ELECTION	United States Patent and Trademark
(PCT Rule 61.2)	Office (Box PCT) Crystal Plaza 2 Washington, DC 20231 ÉTATS-UNIS D'AMÉRIQUE
Date of mailing (day/month/year)	in its capacity as elected Office
12 March 1999 (12.03.99)	
International application No. PCT/DE98/01922	Applicant's or agent's file reference T97014 PCT
International filing date (day/month/year)	Priority date (day/month/year)
10 July 1998 (10.07.98)	10 July 1997 (10.07.97)
Applicant	
MARINGER, Günter et al	
The designated Office is hereby notified of its election mad     X in the demand filed with the International Preliminar     09 February 1	y Examining Authority on:
in a notice effecting later election filed with the Inter	national Bureau on:
2. The election X was was was not was not made before the expiration of 19 months from the priority Rule 32.2(b).	date or, where Rule 32 applies, within the time limit under

The International Bureau of WIPO 34, chemin des Colombettes 1211 Geneva 20, Switzerland Facsimile No.: (41-22) 740.14.35

Authorized officer

Diana Nissen

Telephone No.: (41-22) 338.83.38





### From the INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINING AUTHORITY

INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINING	- TORITI			
To: RIEBLING, Peter Postfach 3160 D-88113 Lindau GERMANY		PCT  NOTIFICATION OF RECEIPT OF		
			NATIONAL PRELIMINARY AMINATION DEMAND	
		(PCT Rules 5 PCT admir	59.3 e) and 61.1 b), first sentence, and nistrative instruction section 601) a))	
		Date of mailing (da 25.02.99	y/month/year)	
Applicant's or agent's file reference 12343.3-D1461		IN.	MPORTANT NOTIFICATION	
International application No. PCT/DE98/01922	International filing date 10/07/1998	(day/month/year)	Priority date (day/month/year) 10/07/1997	
Applicant DETEMOBIL DEUTSCHE TELEKOM MOBIL	NET GMBH et al.			
This applicant is hereby notified that this of receipt of the demand for international contents.	ai preliminary examination	1 Of the international a	ty considers the following date to be the date application:	
	09/02/	1999	_	
2. This date of receipt is  the actual date of receipt of the de the actual date on which the dema the date on which the amendment request to remove the defects in the	ind was accepted on behi s. if any, to be made to th	air or the Authority (Ri he demand have beer	ule 59.3 e)) received by the Authority in response to a	
3. Note: The date of receipt is AF election(s) made in the demand do not Offices) (Article 39.1). The acts to be date (or later in some Offices) (Article 2)	TER the expiration of a t defer entry into the nati performed for entering th 22). For more information	a period of 19 monti onal phase until 30 n le national phase mu , see Volume II of the		
(if applicable) This Notification cor	nfirms the information giv	en by telephone or fa:	x or in person on:	
4. In the case given in paragraph 3, a cop	y of this Notification has	been sent to the Inter	national Bureau.	
Name and mailing address of the IPEA/		Authorized officer:		
European Patent Office D-80298 Munich	2656 opmud		Doris Jäger (signature)	
Tel. (+ 49-89) 2399-0, Tx: 523 Fax: (+ 49-89) 2399-4465	3000 ahuu a	Telephone No. – 256	54	

### VERTRAG SEER DIE INTERNATIONALE ZUSAMME ARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS

DIE MIT DER INTERNATIONALEN VORLÄUFIGEN Absender. PRUFUNG BEAUFTRAGTE BEHÖRDE Αn RIEBLING, Peter Vorlage Ablage MITTEILUNG ÜBER DEN EINGANG DES Postfach 3160 ANTRAGS BEI DER ZUSTÄNDIGEN MIT DER INTERNATIONALEN VORLÄUFIGEN PRÜFUNG Haupttermin D-88113 Lindau ALLEMAGNE BEAUFTRÄGTEN BEHÖRDE Eing.: 26. FEB. 1999 (Regeln 59.3 e) und 61.1 b) Satz 1 PCT sowie PA. Dr. Peter Riebling Abschnitt 601 a) der Verwaltungsvorschriften) Vorgelegt. Absendedatum **2** 5. **0**2. 99 (Tag; Monat/Sahr) Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts WICHTIGE MITTEILUNG 12343.3~D1461 Prioritātsdatum (Tag/MonatiJahr) Internationales Anmeldedatum Internationales Aktenzeichen (Tag|Monat;Jahr) 10/07/1998 10/07/1997 PCT/DE 98/01922 Anmelder DETEMOBIL DEUTSCHE TELEKOM MOBILNET GMBH et al. Dem Anmelder wird mitgeteilt, daß die mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragte Behörde nachstehendes Datum als Eingangsdatum des Antrags auf internationale vorläufige Prüfung der internationalen Anmeldung betrachtet: 09/02/1999 2. Dieses Eingangsdatum entspricht: dem tatsächlichen Eingangsdatum des Antrags bei der beljörde (Regel 61.1 b)). dem tatsächlichen Datum, an dem der Antrag für die Behörde entgegengenommen worden ist (Regel 59.3 e)). dem Datum, an dem die Behörde auf die Aufforderung zur Behebung von Mängeln des Antrags (Formblatt PCT/IPEA/404) hin die erforderlichen Berichtigungen erhalten hat. 3. ACHTUNG: Das Eingangsdatum liegt NACH dem ablauf von 19 Monaten ab dem Prioritätsdatum. Folglich führt die im Antrag erfolgte Auswahl von Vertragsstaaten nicht zu einer Verschiebung des Eintritts in die nationale Phase bis zu 30 (oder in manchen Amtern mehr) Monaten ab dem Prioritätsdatum (Artikel 39 (1)). Daher müssen die für den Eintritt in die nationale Phase erforderlichen Handlungen innerhalb von 20 (oder in manchen Amtern mehr) Monaten ab dem Prioritätsdatum (Artikel 22) vorgenommen werden. Nähere Einzelheiten sind dem PCT-Leitfaden für Anmelder, BAND 11 zu entnehmen. (falls zutreffend) Diese Mitteilung gilt als Bestätigung der am per Telefon, Fax oder personlich erteilten Auskunft. 4. Nur wenn Punkt 3 zutrifft, wurde dem Internationalen Büro ein Exemplar dieser Mitteilung übermittelt. Bevollmächtigter Bedienstett Name und Postanschrift der mit der internationalen vorläufigen Prüfung bezuftragten Behörde Europäisches Patentamt D-80298 München Tel. (+49-89) 2399-0, Tx: 523656 epunu d Fax: (+49-89) 2399-4465

(22/02/1999)

Formblatt PCT/IPEA/402 (Juli 1998) P20454

## VERTRAG ÜBER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM

**GEBIET DES PATENTWESENS** 

REC'D 13 SEP 1999

PCT

### INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT

(Artikel 36 und Regel 70 PCT)

		(Artikei 36 und Regel 70 PC	1) 10	
	nzeichen des Anmelders oder Anwalts 43.3-D1461	siehe Mitteilung über die Übersendung des internation vorläufigen Prüfungsbericht (Formblatt PCT/IPEA/41		
Inter	nationales Aktenzeichen	Internationales Anmeldedatum(Tag/Monat/Jahr)	Prioritätsdatum (Tag/Monat/Tag)	
	T/DE98/01922	10/07/1998	10/07/1997	
	nationale Patentklassification (IPK) oder IL9/32	nationale Klassifikation und IPK		
Anm	elder			
DE.	TEMOBIL DEUTSCHE TELEKO	M MOBILNET GMBH et al.		
2.	Außerdem liegen dem Bericht     Außerder Zeichpungen die ge-	t 5 Blätter einschließlich dieses Deckblatts. ANLAGEN bei; dabei handelt es sich um Bl ändert wurden und diesem Bericht zugrunde ichtigungen (siehe Regel 70.16 und Abschn	ätter mit Beschreibungen, Ansprüchen liegen, und/oder Blätter mit vor dieser itt 607 der Verwaltungsrichtlinien zum PCT).	
3.	Dieser Bericht enthält Angaben zu	folgenden Punkten:		
	I ⊠ Grundlage des Bericht II □ Priorität III □ Keine Erstellung eines	s Gutachtens über Neuheit, erfinderische Tät	igkeit und gewerbliche Anwendbarkeit	

Datum der Einreichung des Antrags	Datum der Fertigstellung dieses Berich	nts
09/02/1999		g 9. 09. 9 <b>9</b>
Name und Postanschrift der mit der internationalen vorläufigen Prüfung beauftragten Behörde:	Bevollmächtigter Bediensteter	STATE OF STA
Europäisches Patentamt D-80298 München Tel. +49 89 2399 - O Tx: 523656 epmu d	Snell, T	

Tel. Nr. +49 89 2399 8802

Begründete Feststellung nach Artikel 35(2) hinsichtlich der Neuheit, der erfinderische Tätigkeit und der

gewerbliche Anwendbarkeit; Unterlagen und Erklärungen zur Stützung dieser Feststellung

Mangelnde Einheitlichkeit der Erfindung

☐ Bestimmte Mängel der internationalen Anmeldung

☐ Bestimmte Bemerkungen zur internationalen Anmeldung

☐ Bestimmte angeführte Unterlagen

VI

VII

VIII

## INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT

Internationales Aktenzeichen PCT/DE98/01922

l. (	Gru	ndla	ge	des	Ber	ic	hts
------	-----	------	----	-----	-----	----	-----

1. Dieser Bericht wurde erstellt auf der Grundlage (Ersatzblätter, die dem Anmeldeamt auf eine Aufforderung nach Artikel 14 hin vorgelegt wurden, gelten im Rahmen dieses Berichts als "ursprünglich eingereicht" und sind ihm nicht beigefügt, weil sie keine Änderungen enthalten.):

	nicht beigefügt, weil sie keine Anderungen enthalten.):							
	Beschreibung, Seiten:							
	2-10 ursprüngliche Fassung							
	1		eingegangen am	21/08/1999	mit Schreiben vom	19/08/1999		
	Pate	entansprüche, Nr.	:					
	1-14	ı	eingegangen am	21/08/1999	mit Schreiben vom	19/08/1999		
	Zeio	chnungen, Blätter	:					
	1/1		ursprüngliche Fassung					
2.	Auf	grund der Änderun	gen sind folgende Unterlagen fo	ortgefallen:				
		Beschreibung,	Seiten:					
		Ansprüche,	Nr.:					
		Zeichnungen,	Blatt:					
3.		angegebenen Grü	ohne Berücksichtigung (von eir ünden nach Auffassung der Beh ssung hinausgehen (Regel 70.2	lörde über del	lerungen erstellt worde n Offenbarungsgehalt	en, da diese aus den in der ursprünglich		
4.	Etw	aige zusätzliche B	emerkungen:					

#### INTERNATIONALER VORLÄUFIGER **PRÜFUNGSBERICHT**

PCT/DE98/01922 Internationales Aktenzeichen

- V. Begründete Feststellung nach Artikel 35(2) hinsichtlich der Neuheit, der erfinderischen Tätigkeit und der gewerblichen Anwendbarkeit; Unterlagen und Erklärungen zur Stützung dieser Feststellung
- 1. Feststellung

Neuheit (N)

Ja:

Ansprüche

1-14

Nein: Ansprüche

Erfinderische Tätigkeit (ET)

Ansprüche Ja:

1-14 Nein: Ansprüche

Gewerbliche Anwendbarkeit (GA)

Ja:

Ansprüche 1-14

Nein: Ansprüche

2. Unterlagen und Erklärungen

siehe Beiblatt

#### Zu Punkt V

Begründete Feststellung nach Artikel 35(2) hinsichtlich der Neuheit, der erfinderischen Tätigkeit und der gewerblichen Anwendbarkeit; Unterlagen und Erklärungen zur Stützung dieser Feststellung

- Die Erfindung betrifft ein Verfahren (Anspruch 1) und eine Vorrichtung (Anspruch 1. 14) zur gegenseitigen Authentisierung von Komponenten in einem Netz.
- Stand der Technik ist das sogenannte "Challenge-Response-Verfahren" (siehe 2. D1), bei dem von der authentisierenden Komponente (das Netz) eine Zufallszahl ("Challenge") an die zu authentisierende Komponente (eine Mobilstation) gesandt wird, die mit Hilfe eines Algorithmus und eines geheimen Schlüssels in eine Antwort ("Response") umgerechnet wird. Im Netz wird mit gleichem Schlüssel und dem gleichen Algorithmus die erwartete Antwort errechnet, und als Datenpaar an das Netz aufgrund einer Anforderung übermittelt. Eine Übereinstimmung beweist die Echtheit der Mobilstation. Das Verfahren wird in der umgekehrten Richtung wiederholt, um das Netz zu authentisieren.

Es ist ferner bekannt, den Algorithmus und den Schlüssel in einem zentralen Authentisierungszentrum zu verwalten, wobei an das Netz zum Zwecke der Authentisierung Challenge/Response-Paare im voraus übertragen werden.

- Bei dieser zentralen Verwaltung ergibt sich bei der Authentisierung des Netzes 3. das Problem, daß die Antwort zu der von der Mobilstation gesendeten Challenge nur in dem Authentisierungszentrum errechnet werden kann, was zu einer Verzögerung führt.
- Gemäß der Erfindung wird dieses Problem gelöst, indem die von der Mobilstation 4. an das Netz gesendete Antwort gleich als Zufallszahl ("Challenge 2") für das Netz verwendet wird; da das Netz bereits diese Zahl kennt, kann die darauf basierende Antwort ("Response 2") bereits im voraus vom Authentisierungszentrum angefordert werden. So wird der Authentisierungsvorgang deutlich beschleunigt.

Da weder das Problem noch die Lösung aus D1 bekannt oder in naheliegender Weise ableitbar sind, erfüllt der Anspruch 1 die Erfordernisse der Artikel 33(1)-(3)

### INTERNATIONALER VORLÄUFIGER PRÜFUNGSBERICHT - BEIBLATT

Internationales Aktenzeichen PCT/DE98/01922

PCT.

Die Ansprüche 2-14 sind abhängig vom Anspruch 1 und erfüllen daher ebenfalls 5. die Erfordernisse der Artikel 33(1)-(3) PCT.

Verfahren und Vorrichtung zur gegenseitigen Authentisierung von Komponenten in einem Netz mit dem Challenge-Response-Verfahren.

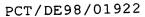
Die Erfindung betrifft ein Verfahren und eine Vorrichtung zur gegenseitigen Authentisierung von Komponenten in einem Netz mit dem Challenge-Response-Verfahren nach dem Oberbegriff des Anspruches 1. Insbesondere betrifft die Erfindung die gegenseitige Authentisierung eines Endgeräts, bevorzugt einer Mobilstation gegenüber dem Netz und umgekehrt. Im folgenden wird der Begriff "Mobilstation" verwendet; dies ist nicht einschränkend zu verstehen. Hierunter sollen alle möglichen Endgeräte fallen, auch stationäre, wie z.B. einzelne Nutzer eines Computers in einem drahtgebundenen System.

Authentisieren dient zur Überprüfung der Echtheit der zu authentisierenden Komponente.

Stand der Technik ist das sogenannte Challenge-ResponseVerfahren: Bei diesem wird von der authentisierenden Komponente
(N = Netz) eine Zufallszahl (Challenge) an die zu
authentisierende Komponente (M = Mobilstation) gesandt, die mit
Hilfe eines Algorithmus (A) und eines geheimen, beiden
Komponenten bekannten Schlüssels K in eine Antwort (Response)
umgerechnet wird. Im Netz N wird mit gleichem Schlüssel K und
dem gleichen Algorithmus A die erwartete Response errechnet;
eine Übereinstimmung der von M zurückgesendeten mit der bei N
errechneten Response beweist die Echtheit von M.

Eine gegenseitige Authentisierung wird nach Stand der Technik dadurch erreicht, daß der obige Ablauf mit umgekehrter Rollenverteilung stattfindet. Eine derartige bidirektionale Authentisierung ist z.B. in der EP-A-O 447 380 beschrieben.

Bei dem bekannten Challenge-Response-Verfahren gibt demnach das Festnetz eine Challenge an die Mobilstation M und die



#### Patentansprüche

1. Verfahren zur gegenseitigen Authentisierung von Komponenten in einem Netz nach dem Challenge-Response-Verfahren, bei dem zur Authentifizierung eines Endgeräts (M), insbesondere einer Mobilstation, gegenüber dem Netz das Netz (N) von einem Authentisierungszentrum (AUC) aufgrund einer Anforderung mindestens ein Datenpaar bestehend aus einer ersten Zufallszahl (Challenge 1) und einer ersten Antwort (Response 1) anfordert und die erste Zufallszahl (Challenge 1) an das Endgerät (M) weiterleitet, welches aufgrund eines intern gespeicherten Schlüssels (Ki) hieraus ebenfalls die erste Antwort (Response 1) berechnet und an das Netz (N) sendet, wobei ferner eine Authentisierung des Netzes (N) gegenüber dem Endgerät (M) stattfindet, indem das Endgerät eine zweite Zufallszahl (Challenge 2) zum Netz sendet, die vom Netz mit einer im AUC berechneten zweiten Antwort (Response 2) beantwortet wird, dadurch gekennzeichnet,

daß die vom Endgerät (M) an das Netz (N) gesendete erste Antwort (Response 1) gleichzeitig als zweite Zufallszahl (Challenge 2) verwendet wird, wobei vom Netz die zweite Antwort (Response 2) bereits zuvor zusammen mit der ersten Zufallszahl und der ersten Antwort im Rahmen eines Dreier-Datensatzes (Challenge 1/ Response 1/ Response 2) vom AUC angefordert wurde.

2. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, daß das Netz die von dem Endgerät (M) zurückgesandte erste Antwort (Response 1) als zweite Zufallszahl (Challenge 2) interpretiert.

GEANDERIES BLAVI

- 3. Verfahren nach Anspruch 1 oder 2, dadurch

  gekennzeichnet, daß die Übertragung der ersten Zufallszahl

  (Challenge 1) und ersten Antwort (Response 2) von dem Netz (N)

  zu dem Endgerät (M) zeitlich hintereinander folgend erfolgt.
- 4. Verfahren nach Anspruch 1 oder 2, dadurch gekennzeichnet, daß die Übertragung des Datenpaares (Challenge 1/Response 2) von dem Netz (N) zu dem Endgerät (M) gleichzeitig in Form eines einzigen Datensatzes erfolgt.
- 5. Verfahren nach einem der Ansprüche 2, 3 oder 4, dadurch gekennzeichnet, daß das Netz Datensätze vom Authentifizierungszentrum (AUC) in Form von Dreier-Datensätzen (Challenge 1/Response 1/Response 2) anfordert.
- 6. Verfahren nach Anspruch 5, dadurch gekennzeichnet, daß zur Herabsetzung der Anforderungshäufigkeit mehrere Dreier-Datensätze vom AUC als Vorrat geliefert werden.
- 7. Verfahren nach Anspruch 4 oder 5, dadurch gekennzeichnet, daß zur Verwendung der ersten Antwort (Response 1) des Endgeräts (M) als zweite Zufallszahl (Challenge 2) zwecks Authentifikation des Netzes gegenüber dem Endgerät (M) die kürzere Länge der ersten Antwort (Response 1) auf die größere Länge der zweiten Zufallszahl (Challenge 2) aufgefüllt wird.
- 8. Verfahren nach Anspruch 7, dadurch gekennzeichnet, daß das Auffüllen teilnehmer-individuell erfolgt und daß die vollständige Länge der ersten Antwort (Response 1) vor der Übertragung auf die Gegenstelle verkürzt wird.
- 9. Verfahren nach Anspruch 8, dadurch gekennzeichnet, daß die ersten Antwort (Response 1) mit definierten Bits aus dem

geheimen Schlüssel (Ki) auf die Länge der zweiten Zufallszahl (Challenge 2) aufgefüllt wird.

- 10. Verfahren nach Anspruch 8, dadurch gekennzeichnet, daß die zweite Zufallszahl (Challenge) der originalen ersten Antwort (Response 1) vor ihrer Kürzung entspricht.
- 11. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 10, dadurch gekennzeichnet, daß das Netz ein GSM-Netz ist.
- 12. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 10, dadurch gekennzeichnet, daß das Netz ein drahtgebundenes Netz ist.
- 13. Verfahren nach Anspruch 12, dadurch gekennzeichnet, daß die einzelnen, sich gegenseitig authentisierenden Komponenten in einem drahtgebundenen Netz verschiedene Kontrolleinheiten von Computern sind, welche sich gegenüber einem Zentralcomputer authentifizieren und umgekehrt.
- 14. Verfahren nach einem der Ansprüche 1 13, dadurch gekennzeichnet, daß das AUC die vom Netz geforderten Dreier-Datensätze berechnet und diese auf Anforderung vom Netz Off-Line und zeitlich unabhängig, jedoch auf jeden Fall vor dem Datenaustausch zwischen Netz und Endgerät an das Netz übermittelt.

WO 99/03285

Method and apparatus for mutual authentication of components in a network using the challenge-response method

The invention relates to a method and an apparatus for mutual authentication of components in a network using the challenge-response method, as claimed in the preamble of claim 1. In particular, the invention relates to mutual authentication of a terminal, preferably a mobile station, with the network, and vice versa. The following text uses the term "mobile station"; this should not be regarded as a limitation. This term is intended to cover all possible terminals, including stationary terminals, such as individual users of a computer in a wire-based system.

Authentication is used to check the authenticity of the component to be authenticated.

The prior art is the so-called challenge-response method: in this method, a random number (challenge) is sent by the authenticating component (N = network) to the component (M = mobile station) to be authenticated and is converted into a response using an algorithm (A) and a secret key K which is known to both components. The expected response is calculated in the network N using the same key K and the same algorithm A; a match between the response sent back by M and the response calculated in N proves the authenticity of M.

Mutual authentication is achieved according to the prior art by the above sequence being carried out with the opposite role distribution.

Accordingly, in the known challenge-response method, the fixed network passes a challenge to the mobile station M, and the

#### Patent claims

A method for mutual authentication of components in a 1. network using the challenge-response method, in which, in order to authenticate a terminal, in particular a mobile station, with the network, the network (N) uses a request to request from an authentication center (AUC) at least one data pair (Challenge 1, Response 1), and passes the data set (Challenge 1) to the terminal (M) which uses an internally stored key (Ki) likewise to calculate from this a Response 1 and sends this to the network (N), in which case, furthermore, the network (N)is authenticated with the terminal (M) wherein, instead of the request for a data pair (Challenge 1/Response 1) from the network N to the AUC, a triplet data set (Challenge 1/Response 1/Response 2) is now requested by the network from the AUC, and wherein the Challenge 2 sent from the terminal (M) to the network (N) is identical to the Response 1, and wherein the network (N) then sends a Response 2 to the terminal (M).

- The method as claimed in claim 1, wherein the transmission of Challenge 2 is dispensed with and the network interprets the Response 1, which is sent back from the terminal (M), as the Challenge 2.
- 3. The method as claimed in claim 1 or 2, wherein the data pair (Challenge 1/Response 2) is transmitted from the network (N) to the terminal (M) simultaneously in the form of a single data set (Fig. 3).
- 4. The method as claimed in claim 1 or 2, wherein the data pair (Challenge 1/Response 2) is transmitted from the network (N) to the terminal (M) simultaneously in the form of a single data set (Fig. 3).
- 5. The method as claimed in one of claims 2, 3 or 4, wherein the network requests data sets from the authentication center (AUC) in the form of triplet data sets (Challenge 1/Response 1/Response 2).
- 6. The method as claimed in claim 5, wherein a plurality of triplet data sets are supplied from the AUC as a stockpile, in order to reduce the request frequency.
- 7. The method as claimed in claim 4 or 5, wherein, in order to use the Response 1 of the terminal (M) as the

Challenge in order to authenticate the network with the terminal (M), the shorter length of the Response 1 is filled out to make up the greater length of the Challenge.

8. The method as claimed in claim 7, wherein the fillingout process is carried out on a subscriber-specific basis, and wherein the complete length of the Response 1 is shortened before transmission to the other station.

- 9. The method as claimed in claim 8, wherein the Response 1 is filled out with defined bits from the secret key Ki to make up the length of the Challenge 2.
- 10. The method as claimed in claim 8, wherein the challenge corresponds to the original Response 1 before it was shortened.
- 11. Use of the method as claimed in one of claims 1-10, wherein the network is a GSM network.
- 12. Use of the method as claimed in one of claims 1-10, wherein the network is a wire-based network.
- 13. The use as claimed in claim 12, wherein the individual, mutually authenticating components in a wire-based network are different monitoring units of computers which authenticate themselves with a central computer, and vice versa.
- 14. An apparatus for mutual authentication of components in a network as claimed in one of claims 1-13, wherein the AUC calculates the triplet data sets requested by the

network and transmits these to the network off-line and independently of time, on request by the network, but in any case before the data interchange between the network and the terminal.

# PATEN

### PATENT COOPERATION TREATY

### **PCT**

#### INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

(PCT Article 36 and Rule 70)

Applicant's or agent's file reference 12343.3-D1461	FOR FURTHER ACTI		ication of Transmittal of International Examination Report (Form PCT/IPEA/416)	
International application No. PCT/DE98/01922	International filing date (a 10 July 1998 (10		Priority date (day/month/year) 10 July 1997 (10.07.1997)	
International Patent Classification (IPC) or national classification and IPC H04L 9/32				
Applicant DETEMOBIL DEUTSCHE TELEKOM MOBILNET GMBH				
<ol> <li>This international preliminary examination report has been prepared by this International Preliminary Examining Authority and is transmitted to the applicant according to Article 36.</li> <li>This REPORT consists of a total of</li></ol>				
These annexes consist of a to	otal of shee	ts.		
3. This report contains indications relat	ing to the following items:			
Basis of the report				
II Priority				
III Non-establishment	of opinion with regard to n	ovelty, inventive	step and industrial applicability	
IV Lack of unity of in-	vention			
V Reasoned statemen citations and explan	t under Article 35(2) with r nations supporting such sta	egard to novelty, ement	inventive step or industrial applicability;	
VI Certain documents	cited			
VII Certain defects in the	he international application			
VIII Certain observation	ns on the international appli	cation		
Date of submission of the demand	Da	e of completion of	of this report	
09 February 1999 (09.02	.1999)	09 Se	ptember 1999 (09.09.1999)	
Name and mailing address of the IPEA/EP European Patent Office D-80298 Munich, Germany	Au	thorized officer		
Facsimile No. 49-89-2399-4465	Tel	ephone No. 49-8	9-2399-0	



International application No.

### PCT/DE98/01922

I. Basis of	I. Basis of the report				
1. This repo	ort has been drawn vicle 14 are referred to	on the basis of (Replacement sheet o in this report as "originally filed"	s which have been furnished to the receiving Office in response to an invitation and are not annexed to the report since they do not contain amendments.):		
	the international	l application as originally filed.			
	the description,	pages 2-10	_, as originally filed,		
İ		pages	_, filed with the demand,		
i		pages1	, filed with the letter of		
		pages	, filed with the letter of		
	the claims,	Nos	as originally filed		
. =			, as amended under Article 19,		
		Nos.			
			, filed with the letter of		
		Nos.	, filed with the letter of,		
	the drawings,	sheets/fig1/1			
		sheets/fig			
		sheets/fig	, filed with the letter of,		
			, filed with the letter of		
2. The amen	dments have resulte	ed in the cancellation of:			
	the description,	pages			
	1	Nos.			
	1	sheets/fig			
3. This to g	s report has been es to beyond the disclo	tablished as if (some of) the ame	endments had not been made, since they have been considered Supplemental Box (Rule 70.2(c)).		
			201 (1410 / 0.2(0)).		
4. Additional	observations, if ne	cessary:			

#### INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

national application No.
PCT/DE 98/01922

V.	Reasoned statement under Article 35(2) with regard to novelty, inventive step or industrial applicability;
	citations and explanations supporting such statement

1.	Statement			
	Novelty (N)	Claims	1-14	YES
		Claims		NO
	Inventive step (IS)	Claims	1-14	YES
		Claims		NO
	Industrial applicability (IA)	Claims	1-14	YES
		Claims		NO NO

- 2. Citations and explanations
  - 1. The invention pertains to a process (Claim 1) and a device (Claim 14) for mutual authentication of components in a network.
  - 2. The "challenge-response" process (see D1) wherein a random number ("challenge") is sent by the authenticating component (the network) to the component to be authenticated (a mobile station), said number being converted into a response using an algorithm and a secret key, represents the prior art. The anticipated response is calculated in the network using the same key and the same algorithm and transmitted as a data pair to the network following a challenge. Agreement validates the mobile station. To authenticate the network, the process is repeated in reverse.

Further, the algorithm and the key are administered in an authentication centre, challenge/response pairs being transmitted to the network in advance for the purposes of authentication.

3. However, central administration of network authentication means that the response to the

### INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

challenge sent by the mobile station can be calculated in the authentication centre only, leading to delay.

4. This problem is solved as per the invention by simultaneously using the response sent by the mobile station to the network as a random number ("challenge 2") for the network. Since the network already knows this number, the response based on it ("response 2") may be requested in advance from the authentication centre, thereby considerably accelerating the authentication process.

Since neither the problem nor the solution is disclosed by or may be obviously deduced from D1, Claim 1 meets the requirements of PCT Article 33 (1)-(3).

5. Claims 2-14 are dependent on Claim 1 and therefore likewise meet the requirements of PCT Article 33 (1)-(3).





l.	<b>Basis</b>	of	the	report

This report has been drawn up on the basis of the following elements (the replacement sheets received

1.	by the receiving office in response to an invitation according to Article 14 are considered in the present report as "originally filed" and are not annexed to the report as they contain no amendments.):								
	Description, pages:								
	2-10	0	as originally file	ed					
	1		received on	21/08/1999	with the letter of	19/08/1999			
	Cla								
	1-14	4	received on	21/08/1999	with the letter of	19/08/1999			
	Dra	Drawings, sheets:							
	1/1		as originally file	ed					
2.	The	The amendments have resulted in the cancellation of:							
	the description, pages:								
		the claims, Nos.:							
		] the drawings, sheets:							
3.			ve been consid			dments had not been made, since d, as indicated as follows (Rule			
4.	Add	litional ob	servations, if ne	cessary:					



Reasoned statement under Article 35(2) with regard to novelty, inventive step or industrial applicability; citations and explanations supporting such statement

1-14

1. Statement

> Novelty Yes: Claims

No: Claims

Inventive Step Yes: Claims 1-14

No: Claims

Industrial Applicability Yes: Claims 1-14

> No: Claims

Citations and explanations 2.

See separate sheet

#### Re Item V

Reasoned statement in accordance with Article 35(2) with regard to novelty, inventive step and commercial applicability; documents and explanations to support this statement

- 1. The invention relates to a method (claim 1) and an apparatus (claim 14) for mutual authentication of components in a network.
- 2. The prior art is the so-called "challenge-response method" (see D1), in which a random number ("challenge") is sent by the authenticating component (the network) to the component (a mobile station) to be authenticated, and is converted using an algorithm and a secret key into a response. The expected response is calculated in the network using the same key and the same algorithm, and is transmitted as a data pair to the network on the basis of a request. A match confirms the authenticity of the mobile station. The method is repeated in the opposite direction, in order to authenticate the network.

It is also known for the algorithm and the key to be controlled in a central authentication centre, with challenge/response pairs being transmitted to the network in advance, for the purpose of authentication.

- 3. With such central control, a problem arises during authentication of the network in that the response to the challenge sent by the mobile station can be calculated only in the authentication centre, which leads to a delay.
- 4. According to the invention, this problem is solved in that the response sent by the mobile station to the network is also used as a random number "(Challenge 2") for the network; since the network already knows this number, the response ("Response 2") based on it may be requested even

Form PCT/Separate sheet/409 (Sheet 1) (EPO April 1997)

in advance by the authentication centre. The authentication process is thus considerably speeded up.

Since neither the problem nor the solution from D1 is known or can be derived in an obvious manner, claim 1 satisfies the requirements of Article 33(1)-(3) PCT.

## INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT - SEPARATE SHEET

International application No. PCT/DE98/01922

5. Claims 2-14 are dependent on Claim 1, and thus likewise satisfy the requirements of Article 33(1)-(3) PCT.



### From the INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINING AUTHORITY

To:

RIEBLING, Peter Postfach 3160 D-88113 Lindau GERMANY

#### PCT

#### NOTIFICATION OF TRANSMITTAL OF INTERNATIONAL PRELIMINARY EXAMINATION REPORT

(PCT Rule 71.1)

Date of mailing (day/month/year) 09.09.99

Applicant's or agent's file reference 12343.3-D1461

IMPORTANT NOTIFICATION

International application No. PCT/DE98/01922

International filing date (day/month/year) 10/07/1998

Priority date (day/month/year) 10/07/1997

----

DETEMOBIL DEUTSCHE TELEKOM MOBILNET GMBH et al.

- 1. The applicant is hereby notified that this International Preliminary Examining Authority transmits herewith the international preliminary examination report and its annexes, if any, established on the international application.
- A copy of the report and its annexes, if any, is being transmitted to the International Bureau for communication to all the elected Offices.
- Where required by any of the elected Offices, the International Bureau will prepare an English translation of the report (but not of any annexes) and will transmit such translation to those Offices.
- 4. REMINDER

The applicant must enter the national phase before each elected Office by performing certain acts (filing translations and paying national fees) within 30 months from the priority date (or later in some Offices) (Article 39(1)) (see also the reminder sent by the International Bureau with Form PCT/IB/301).

Where a translation of the international application must be furnished to an elected Office, that translation must also contain a translation of any annexes to the International preliminary examination report. It is the applicant's responsibility to prepare and furnish such translation directly to each elected Office concerned.

For further details on the applicable time limits and requirements of the elected Offices, see Volume II of the PCT Applicant's Guide.

Name and mailing address of the IPEA/

Authorized officer:



European Patent Office D-80298 Munich Tel. (+ 49-89) 2399-0, Tx: 523656 epmu d Fax: (+ 49-89) 2399-4465

Bapisch, A

Telephone No. +49 99 2399-2262



### VERTRAG ÜLER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS

Absender:

MIT DER INTERNATIONALEN VORLÄUFIGEN PRÜFUNG BEAUFTRAGTE BEHÖRDE

Ап: Variage Ablage DA46. RIEBLING, Peter Haupttermin Postfach 3160 Eing.: 10. SEP. 1999 D-88113 Lindau MITTEILUNG ÜBER DIE ÜBERSENDUNG ALLEMAGNE DES INTERNATIONALEN VORLÄUFIGEN PA. Dr. Peter Riebling PRUFUNGSBERICHTS Vorgelegt. Bearb.: (Regel 71.1 PCT) Absendedatum (Tag/Monet/Jehr) op on Pe Aktenzeichen des Anmeiders oder Anwalts ...... 12343.3-D1461 WICHTIGE MITTELLUNG Internationales Aktenzeichen Internationales Anmeldedatum (Tag/MonavJahr) Prioritätsdatum (Tag/Monat/Jahr) PCT/DE98/01922 10/07/1998 10/07/1997 Anmelder DETEMOBIL DEUTSCHE TELEKOM MOBILNET GMBH et al.

- 2. Eine Kopie des Berichts wird gegebenenfalls mit den dazugehörigen Anlagen dem Internationalen Büro zur Weiterleitung an alle ausgewählten Ämter übermittelt.
- 3. Auf Wunsch eines ausgewählten Amts wird das Internationale Büro eine Übersetzung des Berichts (jedoch nicht der Anlagen) ins Englische anfertigen und diesem Amt übermitteln.

#### 4. ERINNERUNG

Zum Eintritt in die nationale Phase hat der Anmelder vor jedem ausgewählten Amt innerhalb von 30 Monaten ab dem Prioritätsdatum (oder in manchen Ämtem noch später) bestimmte Handlungen (Einreichung von Übersetzungen und Entrichtung nationaler Gebühren) vorzunehmen (Artikel 39 (1)) (siehe auch die durch das Internationale Büro im Formblatt PCT/IB/301 übermittelte Information).

lst einem ausgewählten Amt eine Übersetzung der internationalen Anmeldung zu übermitteln, so muß diese Übersetzung auch Übersetzungen aller Anlagen zum internationalen vorläufigen Prüfungsbericht enthalten. Es ist Aufgabe des Anmelders, solche Übersetzungen anzufertigen und den betroffenen ausgewählten Ämtern direkt zuzuleiten.

Weitere Einzelheiten zu den maßgebenden Fristen und Erfordemissen der ausgewählten Ämter sind Band II des PCT-Leitfadens für Anmelder zu entnehmen.

Name und Postanschrift der mit der Internationalen Prüfung beauftragten Behörde

- Europäisches Patentamt D-80298 München

Tel. +49 89 2399 - 0 Tx: 523656 epmu d

Fax: +49 89 2399 - 4465

Bevoltmächtigter Bodlensteter

Bapisch, A

Tel. +49 89 2399-2262



### **PCT**

#### INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

(Artikel 18 sowie Regeln 43 und 44 PCT)

Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts	WEITERES siehe Mitteilung über o	siehe Mitteilung über die Übermittlung des internationalen					
T97014 PCT		Recherchenberichts (Formblatt PCT/ISA/220) sowie, soweit zutreffend, nachstehender Punkt 5					
Internationales Aktenzeichen	Internationales Anmeldedatum (Tag/Monat/Jahr)	(Frühestes) Prioritätsdatum (Tag/Monat/Jahr)					
PCT/DE 98/01922	10/07/1998	10/07/1997					
Anmelder							
DETEMOBIL DEUTSCHE TELEKOM	MOBILNET GMBH et al.						
Dieser internationale Recherchenbericht wurde Artikel 18 übermittelt. Eine Kopie wird dem Inte	e von der Internationalen Recherchenbehörde e ernationalen Bür©übermittelt.	rstellt und wird dem Anmelder gemäß					
Dieser internationale Recherchenbericht umfal	ßt insgesamt _2Blätter.						
Darüber hinaus liegt ihm jeweils ein	ne Kopie der in diesem Bericht genannten Unter	lagen zum Stand der Technik bei.					
Bestimmte Ansprüche haben sic	:h <b>als nichtrecherchierbar erwiesen</b> (siehe Fe	ld I).					
2. Mangeinde Einheitlichkeit der Er	findung(siehe Feld II).						
3. In der internationalen Anmeldung is	st ein Protokoli einer Nucleotid- und/oder Am	ılnosäuresequenz offenbart; die internationale					
	Recherche wurde auf der Grundlage des Sequenzprotokolls durchgeführt,						
	sammen mit der internationalen Anmeldung einç m Anmelder getrennt von der internationalen An						
	dem jedoch keine Erklärung beigefügt war, da						
_	Offenbarungsgehalt der internationalen Anmeldung in der eingereichten Fassung hinausgeht.						
das vo	on der Internationalen Recherchenbehörde in di	e ordnungsgemäße Form übertragen wurde					
4. Hinsichtlich der Bezeichnung der Erfindu	ung						
wird der vom Anmelder eingereichte Wortlaut genehmigt.							
wurde	der Wortlaut von der Behörde wie folgt festgese	tzt.					
5. Hinsichtlich der <b>Zusammenfassung</b>							
X wird de	er vom Anmelder eingereichte Wortlaut genehmi	gt.					
	der Wortlaut nach Regel 38.2b) in der Feld III ar						
		cherchenbehörde innerhalb eines Monats nach cherchenberichts eine Stellungnahme vorlegen.					
Folgende Abbildung der <b>Zeichnungen</b> ist mit der Zusammenfassung zu veröffentlichen:							
	m Anmelder vorgeschlagen	keine der Abb.					
X weil de	er Anmelder selbst keine Abbildung vorgeschlage	en hat.					
weil die	ese Abbildung die Erfindung besser kennzeichne	et.					



# PCT WELTORGANISATION FÜR GEISTIGES EIGENTUM Internationale Anmeldung veröffentlicht nach dem Vertrag über die Internationale zusammenarbeit auf dem Gebiet des Patentwesens (PCI)

(51) Internationale Patentklassifikation 6 :	A2	(11) Internationale Veröffentlichungsnummer:	WO 99/03285
H04Q 7/00		(43) Internationales Veröffentlichungsdatum: 21. J	anuar 1999 (21.01.99)

PCT/DE98/01922 (21) Internationales Aktenzaichen:

10. Juli 1998 (10.07.98) (22) Internationales Anmeldedatum:

(30) Prioritätsdaten:

DE 10. Juli 1997 (10.07.97) 197 29 611.4 15. Juli 1997 (15.07.97) DE 197 30 301.3

(71) Anmelder (für alle Bestimmungsstaaten ausser US): DE-TEMOBIL DEUTSCHE TELEKOM MOBILNET GMBH [DE/DE]; Landgrabenweg 151, D-53227 Bonn (DE).

(71) Anmelder (nur für US): PERNICE, Edith (Erbin des verstorbenen Erfinders) [DE/DE]; Schillerstrasse 11, D-64846 Groß-Zimmern (DE).

(72) Eränder: PERNICE, Frieder (verstorben).

(72) Erfinder; und

(75) Erfinder/Anmelder (nur für US): MARINGER, Günter[DE/DE]; Troschelstrasse 8, D-53115 Bonn (DE). MOHRS, Walter [DE/DE]; Rosenhain 3, D-53123 Bonn:

(74) Anwalt: RIEBLING, Peter, Postfach 3160, D-88113 Lindau. (DE).

(81) Bestimmungsstaateu: AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BY, CA, CH, CN, CZ, DK, EE, ES, FI, GB, GE, GH, GM, HR, HU, ID, IL, IS, IP, KE, KG, KR, KZ, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LV, MD, MG, MK, MN, MW, MX, NO,

NZ PL PT, RO, RU, SD, SE, SG, SI, SK, SL, TI, TM, TR, TT, UA, UG, US, UZ, VN, YU, ZW, ARIPO Patent (GH, GM, KE, LS, MW, SD, SZ, UG, ZW), curasisches Patent (AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), europäisches Patent (AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE), OAPI Patent (BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG).

Veröffentlicht

Ohne internationalen Recherchenbericht und erneut zu veröffentlichen nach Erhalt des Berichts.

समान्त्रम महोत्सम । १४५४					
Bayellarnia					
Eing.: A 1. FEB. 1849					
FA. Or. Peter Rigoling					
मुहेब्दाः " भूति	gelagt.				

(54) Title: METHOD AND DEVICE FOR THE MUTUAL AUTHENTICATION OF COMPONENTS IN A NETWORK USING THE CHALLENGE-RESPONSE METHOD

(54) Bezeichnung: VERFAHREN UND VORRICHTUNG ZUR GEGENSEITIGEN AUTHENTISIERUNG VON KOMPONENTEN IN EINEM NETZ MIT DEM CHALLENGE-RESPONSE-VERFAHREN

(57) Abstract

The invention relates to a method for the mutual authentication of components in a network by means of the challenge-response method, according to which the network (N) requests a set of three data values (challenge 1/ response 1/ response 2) from an authentication centre (AUC) and transmits at least one set of data values (challenge 1) to the mobile station (M) which on the basis of an internally stored key (Ki) calculates a response 1 from this set of data values and transmit it to the network (N). To authenticate the network (N) in relation to the mobile station (M) the invention provides for the response 1; sent back to the network (N) to be interpreted simultaneously by said network (N) as challenge 2 and for said network (N) immediately to transmit a response 2 to the mobile station (M). This improves and accelerates data traffic between the mobile station and the network because there is no transmission of challenge 2 between the mobile station and the network. Data traffic between the network and the AUC is also improved because the data pairs challenge 2 and response 2 no longer have to be calculated separately in the AUC and transmitted to the network.

#### (57) Zusammenfassung

Es wird ein Verfahren zur gegenseitigen Authentisierung von Komponenten in einem Netz nach dem Challenge-Response-Verfahren beschrieben, bei dem das Netz (N) von einem Authentisierungszentrum (AUC) einen Dreier-Datensatz (Challenge 1/Response 1/Response 2) anfordert und mindestens einen Datensatz (Challenge I) an die Mobilstation weiterleitet, welche aufgrund eines intern gespeicherten Schlüssels (KI) hieraus eine Response 1 berechnet und an das Netz (N) absendet. Zur Authentisierung des Netzes (N) gegenüber der Mobilstation (M) ist vorgesehen, daß die an das Netz (N) zurückgesandte Response 1 gleichzeitig vom Netz (N) als Challenge 2 interpretiert wird, und daß das Netz (N) hierauf sofort eine Response 2 an die Mobilstation (M) sendet. Hierdurch wird der Datenverkehr zwischen der Mobilistation und dem Netz verbessen und beschleunigt, denn es wird auf die Übertragung der Challenge 2 zwischen Mobilistation und Netz verzichtet. Ebenso wird der Datenverkehr zwischen dem Netz und dem AUC verbessert, denn die Datenpaare Challenge 2 und Response 2 müssen nicht mehr im AUC gesondert berechnet und an das Netz weitergeleitet werden.

#### LEDIGLICH ZUR INFORMATION

Codes zur Identifizierung von PCT-Vertragsstaaten auf den Kopfbögen der Schriften, die internationale Anmeldungen gemäss dem PCT veröffentlichen.

AL	Albanien	ES	Spanica	LS	Lesaho	SI	Slowenien
AM	Armenies	FI	Pinnland	LT	Lionen	SK	Slowaliei
AT	Österreich	FR	Frankreich	. LU	Lexemburg .	<b>22</b>	Senegal
ΑÜ	Australica	GA	Gabun	LV	Lettland	SZ	Swariland *
AZ	Azerbaidschan	GB	Vereinigtes Königreich	, MC	Monaco	TD	Tschad
BA	Bosnica-Rerzegowina	GE	Georgies	MD	Republik Moldan	TC	Togo
BB	Burbados	. GH	Ghann	MG	Madagasker	TJ	Tadschikisten
BE	Belgica	GN	Guinea	MK	Die ehemalige jugoslawische	TM	Technolistas
BF	Burkina Faso	GR	Griethenland	i	Republik Mazedonica	TR	Turkei
₽G	Bulgarien	HU	Ungan	3ML	Mali	TT	Trinidad und Tobago
RJ.	Benin	IE	Irland	MN	Mongolei	<b>UA</b>	Ukraine
BR	Brasilien	11	Israel	MOR	Magretapien	UG	Uganda
BY	Belarus	IS	Island	MW	Malawi	US	Vereinigte Staaten von
CA	Kanada	lT.	Italica	MX	Mexiko		Amerika
CF.	Zennaluffikasische Republik	JP	Japan	, NE	Niger	UZ	Usbekinan
CG	Kongo	KE	Kenia	NL	Niederlande	VN	Vieman
CH	Schweiz	KÇ	Kirghistan	: NO	Norwegen	YU	Jegosławica
a	Côte d'Ivoire	KP	Demokratische Volksrepublik	NZ	Neusciand	ZW	Zimbabwe
CM	Kamerun		Korea	PL.	Polca		
Q	China	KR	Regultik Korea	PT	Portugal		
CU	Kuba	KZ	Kasachatan	RO	Rumbica		•
CZ	Techeckische Republik	LC	St. Lucia	RU	Russische Födersting		
DE	Deutschland	u	Linchessein	. 50	Spring		
DK	Dâncmurk	LK	Sri Lanka	SE	Schweden .		
-							

PA DR. RIEBLING

514 Re PCT/PTO 1 0 JAN 2000

PCT/DE98/01922

WO 99/03285

1 PRTS

Verfahren und Vorrichtung zur gegenseitigen Authentisierung von Komponenten in einem Netz mit dem Challenge-Response-Verfahren.

Die Erfindung betrifft ein Verfahren und eine Vorrichtung zur gegenseitigen Authentisierung von Komponenten in einem Netz mit dem Challenge-Response-Verfahren nach dem Oberbegriff des Anspruches 1. Insbesondere betrifft die Erfindung die gegenseitige Authentisierung eines Endgeräts, bevorzugt einer Mobilstation gegenüber dem Netz und umgekehrt. Im folgenden wird der Begriff "Mobilstation" verwendet; dies ist nicht einschränkend zu verstehen. Hierunter sollen alle möglichen Endgeräte fallen, auch stationäre, wie z.B. einzelne Nutzer eines Computers in einem drahtgebundenen System.

Authentisieren dient zur Überprüfung der Echtheit der zu authentisierenden Komponente.

Stand der Technik ist das sogenannte Challenge-ResponseVerfahren: Bei diesem wird von der authentisierenden Komponente
(N = Netz) eine Zufallszahl (Challenge) an die zu
authentisierende Komponente (M = Mobilstation) gesandt, die mit
Hilfe eines Algorithmus (A) und eines geheimen, beiden
Komponenten bekannten Schlüssels K in eine Antwort (Response)
umgerechnet wird. Im Netz N wird mit gleichem Schlüssel K und
dem gleichen Algorithmus A die erwartete Response errechnet;
eine Übereinstimmung der von M zurückgesendeten mit der bei N
errechneten Response beweist die Echtheit von M.
Eine gegenseitige Authentisierung wird nach Stand der Technik
dadurch erreicht, daß der obige Ablauf mit umgekehrter
Rollenverteilung stattfindet.

Bei dem bekannten Challenge-Response-Verfahren gibt demnach das Festnetz eine Challenge an die Mobilstation M und die WO 99/03285

PCT/DE98/01922

2

Mobilstation M antwortet mit einer Response, die aus einem Rechenverfahren errechnet wurde, das in der Mobilstation implementiert ist und zu der ein geheimer Schlüssel K gehört. Dieser Schlüssel K ist einmalig. D. h. nur diese Mobilstation kann so antworten, wie es von ihr erwartet wird, sofern sie "echt" = authentisiert ist. Eine andere Mobilstation (M) kann diesen Schlüssel nicht simulieren.

Nachteil des bisherigen Verfahrens ist, daß das gesamte Authentisierungsverfahren nur und ausschließlich in der AUC (Authentisierungszentrale), das heißt praktisch in der Rechenzentrale, verifiziert werden kann.

Aus Sicherheitsgründen hat es sich nämlich in Systemarchitekturen als vorteilhaft erwiesen, A und K an zentraler Stelle (im Authentication Center = AUC) zu verwalten, wobei der authentisierenden (die Echtheitsprüfung durchführenden) Stelle N zum Zwacke der Authentisierung nur Challenge/Response-Paare im voraus (ggf. mehrere auf Vorrat) übertragen werden.

Die vom AUC in das Netz (auf Anforderung des Netzes in Form eines sogenannten "Duplet Request") übergebenen Challenge/Response-Paare werden also in großem Umfang bereits schon "auf Vorrat" errechnet und wenn während des Authentisierungsvorgangs die Antwort (Response) von der Mobilstation M kommt, werden beide Anworten verglichen. Bei Übereinstimmung ist damit das Authentisierungsverfahren der Mobilstation M gegenüber dem Netz N erfolgreich beendet.

Bei den bekannten Verfahren des Standes der Technik ist demnach vorgesehen, daß sich die Mobilstationen gegenüber dem Netz authentisieren. Es besteht damit die Gefahr, daß von Unbefugten WO 99/03285

das Netz simuliert wird und daß damit die betreffende Mobilstation M an das simulierte Netz "angelockt" wird und hierbei der Mobilstation M vorgespiegelt wird, es handele sich hierbei um das "richtige" Netz N. Für diesen unerlaubten Fall würde sich die M gegenüber dem simulierten Netz N authentisieren und damit kann der unbefugte Betreiber des simulierten Netzes nichtöffentliche Daten aus dieser Mobilstation M abrufen.

Als Beispiel sei das GSM-Netz genannt, das bisher nur eine einseitige Authentisierung. vornimmt (M authentisiert sich gegenüber N). Beim ferner bekannten TETRA-Standard, ist eine zweiseitige Authentisierung erlaubt.

Zur besseren Verdeutlichung der später verwendeten Begriffe "Challenge 1, Response 1 und Challenge 2, Resonse 2", wird nachfolgend das Verfahren erläutert:

Die Challenge 1 dient der Authentikation der Mobilstation M
gegenüber dem Netz N. Sobald diese Authentikation erfolgreich
abgeschlossen wurde, fordert die Mobilstation M eine umgekehrte
Authentifizierung, in der Weise, daß jetzt geprüft wird, ob das
derzeitige Netz N auch wirklich das befugte Netz ist und nicht
ein unerlaubterweise simuliertes Netz. Es soll sich also das
Netz N gegenüber der Mobilstation M authentisieren. Die
Mobilstation M schickt hierbei eine Challenge 2 zum Netz,
dieses leitet die Challenge 2 zum AUC weiter, wo daraus die
Response 2 errechnet wird, die wiederum an das Netz N geschickt
wird, welches Response 2 an die Mobilstation weiterleitet. Hat
die Mobilstation die Übereinstimmung von der selbst berechneten
Response 2 und der erhaltenen Response 2 festgestellt, ist
damit die Authentifizierung erfolgreich beendet. Dieses Authentifizierungspaar wird als Challenge 2/Response 2 bezeichnet.

Bei gegenseitiger Authentisierung wirkt sich in solchen Systemarchitekturen nachteilig aus, daß die von M gesandte Challenge nicht in N, sondern nur im AUC in die Response umgerechnet werden kann, was unter Umständen zu erheblichen Zeitverzögerungen wegen des Datentransfers N-AUC-N und der online Rechenoperation im AUC führt.

Der Erfindung liegt die Aufgabe zugrunde, das bekannte Verfahren zur Authentifikation von Komponenten in einem Netz, insbesondere in einem GSM-Netz, so zu verbessern, daß dieses Verfahren wesentlich beschleunigt wird.

Zur Lösung der gestellten Aufgabe ist das Verfahren dadurch gekennzeichnet, daß die von der Mobilstation M zurückgesandte Response 1 gleichzeitig von dem Netz N als Challenge 2 verwendet wird, was den Vorteil hat, daß vom AUC gleichzeitig mit den o.g. Challenge/Response-Paaren auch die Response 2 (als Antwort auf Challenge 2) errechnet und übermittelt wird. Dadurch entfällt die Zeitverzögerung, die auftreten würde, wenn N sich Response 2 erst nach Eintreffen von Challenge 2 beim AUC besorgen müßte.

Damit ist vorgesehen, daß die Mobilstation zur

Echtheitserkennung des Netzes N nicht mehr eine Challenge 2
intern erzeugt und an das Netz schickt, sondern daß durch
Gleichsetzen der Response 1 mit der Challenge 2 schon
gegenseitige Übereinstimmung in M und N über die erwartete
Challenge 2 existiert. Das Netz kann somit schon eine Response
2 erzeugen und an die Mobilstation schicken, welche diese
Response 2 mit dem bei sich errechneten Wert vergleicht und bei
Übereinstimmung das Netz als "echt" anerkennt.

PCT/DE98/01922

5

Wichtig hierbei ist also, daß man die von der Mobilstation an das Netz abgeschickte Response 1 gleichzeitig als Challenge 2 dieser Mobilstation benutzt, welche diese aber nicht mehr in das Netz schickt, um auf die Response 2 des Netzes wartet. Die Challenge 2 der Mobilstation kennt das Netz nämlich schon vorher, weil die Response 2 intern bereits schon berechnet wurde. Damit kann das Netz bereits auch schon die Response 2 errechnen.

Erfindungsgemäß laufen die wechselseitige Authentifikation von Mobilstation zum Netz und danachfolgend die Authentifikation von Netz zur Mobilstation nun nicht mehr mit relativ hohem Zeitbedarf zeitlich aufeinanderfolgend ab, sondern die beiden Echtheitsprüfungen werden nun zeitlich miteinander verzahnt.

Es wird damit eine vollständige Datenübertragung einer Prüfzahl (Challenge 2) vermieden, denn erfindungsgemäß kann die Challenge 2 eingespart werden und muß nicht mehr übertragen werden. Die separate Übertragung der Response 2 vom Netz wird dadurch eingespart, als das Netz gleich bei Absendung von Challenge 1 auch bereits schon die Response 2 zur Mobilstation schickt. Begründet wird dies damit, daß das Netz schon vorher weiß, was die Challenge 2 der Mobilstation sein wird, also kann das Netz auch sofort die Response 2 zur Mobilstation schicken. In einer einzigen Datenübertragung überträgt das Netz also die Datenpaarung Challenge 1 / Response 2 zur Mobilstation.

Damit wird erreicht, daß die Mobilstation die Echtheit von N bereits erkannt hat, bevor sich M gegenüber N authentisiert hat.

Hierbei gibt es zwei verschiedene Ausführungen :

PCT/DE98/01922

6

In einer ersten Ausführungsform übermittelt das Netz an die Mobilstation die Challenge 1. Die Mobilstation M antwortet mit Response 1. Nachdem dem Netz vom AUC vorher aber bereits eine Vielzahl von Dreier-Datenpaketen (Triplet= Challenge 1/ Response 1 / Response 2) übermittelt wurden, kennt das Netz N auch die Response 1 der Mobilstation M im voraus. Mit Kenntnis von Response 1 ist ihm aber auch die Challenge 2 bekannt. Die Mobilstation sendet nun nicht mehr die Challenge 2 zum Netz, sondern das Netz antwortet auf die Response 1 von M mit der Response 2. Diese Kenntnis ist jedoch nur dem "echten" Netz zu eigen; ein simuliertes, unerlaubtes Netz hat diese Kenntnis nicht; damit hat sich das Netz N gegenüber der Mobilstation durch die Übertragung eines einzigen Datenpaktes (Challenge 1 / Response 2) authentisiert und erspart sich die Übertragung des zweiten Datenpaketes (Challenge 2).

Hierbei ist vorteilhaft, daß die Response 2 eine Funktion von Response 1 ist. Das heißt, bei Kenntnis des Funktionszusammenhangs kann aus der Response 1 = Challenge 2 die Response 2 berechnet werden. Nach dem Stand der Technik war die Response 2 eine Funktion von Challenge 2. Erfindungsgemäß muß Challenge 2 nicht mehr übertragen werden, da Challenge 2 = Response 1 eine Funktion von Challenge 1 ist.

Letztendlich gilt durch die Gleichsetzung von Response 1 und Challenge 2, daß Response 2 auch eine Funktion von Challenge 1 ist.

In der ersten Ausgestaltung werden demgemäß Challenge 1 und Response 2 zeitlich hintereinander folgend an die Mobilstation M geschickt. 7

In einer zweiten Ausgestaltung ist es vorgesehen, daß Challenge 1 und Response 2 als ein Datenpaket zusammen an die Mobilstation M geschickt werden.

Hierauf antwortet die Mobilstation mit Response 1 und jetzt vergleicht das Netz Response 1 mit dem erwarteten Wert von Response 1 und die Mobilstation vergleicht Response 2 mit dem intern errechneten Wert von Response 2.

In bekannten Systemen (z..B. im GSM-Netz) ist die Länge der Response (32 bit) kürzer als die Zufallszahl Challenge (128 bit). Um die Response gleichzeitig als Challenge zur Authentisierung von N gegenüber M mit dem gleichen Algorithmus A benutzen zu können, ist es notwendig, die Länge von Response 1 auf die von Algorithmus A erwartete Länge von 128 bit zu erhöhen.

Dies könnte durch vierfache Verkettung von Response 1 (4 x 32 bit = 128 bit) oder durch vorher definiertes (teilnehmerindividuelles oder teilnehmerunabhängiges) Auffüllen auf 128 bit erreicht werden.

Vorschläge für das teilnehmerindividuelle Auffüllen sind:

- 1 Hernahme des kompletten Rechenergebnisses von Response
  1 , bevor es zur Übertragung zur Gegenstelle auf 32 bit
  verkürzt wurde
- Auffüllen mit definierten Bits aus dem in M und AUC bekannten K<sub>4</sub>.

Der Vorteil beider Ausführungsformen gegenüber dem Stand der Technik liegt also darin, daß der Datenverkehr zwischen dem Netz und der Mobilstation einerseits und auch der Datenverkehr zwischen dem Netz und der AUC vereinfacht und damit beschleunigt wird. Nach dem Stand der Technik müssen vier Telegramme zwischen Netz und Mobilstation M hin und

8

hergeschickt werden, nämlich Challenge 1, Response 1. Challenge 2 und Response 2.

Außerdem muß das Netz die Challenge 2 erst an das AUC übermitteln und dieses muß die Response 2 errechnen und an das Netz übergeben, was mit weiterem Zeitverlust verbunden ist.

Erfindungsgemäß wird eine zeitaufwendige Online-Abfrage vom Netz an die AUC vermieden. Dies erfolgt dadurch, daß bereits schon vor dem eigentliche Datenverkehr zur Authentifizierung zwischen Netz und Mobilstation die von der AUC hierfür benötigten Datenpakete abgerufen und beim Netz zur späteren Verwendung zwischengespeichert werden.

Derartige Datenpakte (Triplets) können schon in großem zeitlichen Vorlauf (z. B. Stunden oder Tage vorher) vom Netz vom AUC abgerufen werden. Allen beiden Ausführungen ist hierbei gemeinsam, daß man die Response 1 als Challenge 2 benutzt und damit auf die eigentliche Übermittlung von Challenge 2 verzichten kann.

Mehrere bevorzugte Ausführungsbeispiele werden nun anhand der Zeichnungen näher beschrieben. Hierbei gehen aus der Zeichnung und ihrer Beschreibung weitere Merkmale der Erfindung hervor. Es zeigen:

- Fig. 1 : Schematisiert ein Authentifizierungsverfahren nach dem Stand der Technik
- Fig. 2 : Eine erste Ausführungsform der Authentifizierung nach der Erfindung
- Fig. 3 : Eine zweite Ausführungsform der Authentifizierung nach der Erfindung

In der Ausführung nach Fig. 1 fordert zunächst das Netz N Datensätze als Zweier-Pakete (Duplet-Request) von der AUC an.

9

Diese Zweier-Pakete enthalten die Datensätze für Challenge 1/Response 1. Sobald sich nun eine Mobilstation M gegenüber dem Netz N authentifizieren soll, sendet N zunächst den Datensatz Challenge 1 an M, welche mit Response 1 antwortet. Falls N eine Übereinstimmung beider Datensätze feststellt, wurde damit die "Echtheit" von M gegenüber N erwiesen. Umgekehrt fordert nun M die Echtheitsprüfung von N dadurch, daß M an N eine Challenge 2 sendet, welche N an AUC weiterleitet, wo daraus die geforderte Response 2 berechnet wird, die AUC an N weitergibt, die dieses wiederum an M absendet. M vergleicht nun die intern berechnete und die von N erhaltene Response 2 und erkennt bei Übereinstimmung beider die Echtheit von N an.

Wie bereits schon eingangs darauf ningewiesen, wird durch diesen vielfältigen Datenaustausch der Verkehr zwischen M und N einerseits und N und AUC andererseits stark belastet und ist daher mit Zeitverzögerungen behaftet.

Hier greift das neue Verfahren in seiner ersten Ausführung gemäß Fig. 2 ein, wo vorgesehen ist, daß N von AUC sogenannte Dreier-Datensätze (Triplets) in Form von Challenge 1/Response 1/Response 2 fordert. Hierbei ist der Datensatz Response 2 eine definierte Funktion des Datensatzes Response 1 und durch einen Algorithmus berechenbar. Derartige Datensätze werden zeitlich längst vor der Abwicklung des Datenverkehrs von N mit M von AUC abgefordert und in Form von Vielfach-Datensätzen in N gespeichert. Hierdurch entfällt die Notwendigkeit des Online-Datenverkehrs zwischen N und AUC, wie es beim Stand der Technik nach Figur 1 notwendig gewesen war.

Zur Authentifizierung von M gegenüber N sendet N an M zunächst die Challenge 1, worauf M mit der Response 1 antwortet. Nachdem N bereits schon den Datensatz Challenge 2 kennt, der beim Stand der Technik von M an N gesendet wird, reicht es aus, wenn N zur Authentifizierung gegenüber M nur noch den Datensatz Response 2

10

PCT/DE98/01922

an M sendet. M hat intern den Datensatz Response 2 errechnet und vergleicht diesen mit der von N gesendeten Response 2. Bei Übereinstimmung ist damit die "Echtheit" von N gegenüber M erwiesen.

In der zweiten Ausführungsform des Verfahrens nach Figur 3 ist in Abweichung des Verfahrens nach Figur 2 vorgesehen, daß N sofort und einmalig den Datensatz Challenge 1/Response 2 an M schickt. Sobald M den Datensatz Response 1 zurückschickt ist damit sowohl die Authentifizierung von M gegenüber N als auch umgekehrt von N gegenüber M gelungen.

11

PCT/DE98/01922

### Patentansprüche

1. Verfahren zur gegenseitigen Authentisierung von Komponenten in einem Netz nach dem Challenge-Response-Verfahren, bei dem zur Authentifizierung eines Endgeräts, insbesondere einer Mobilstation, gegenüber dem Netz das Netz (N) von einem Authentisierungszentrum (AUC) aufgrund einer Anforderung mindestens ein Datenpaar (Challenge 1, Response 1) anfordert und den Datensatz (Challenge 1) an das Endgerät (M) weiterleitet, welche aufgrund eines intern gespeicherten Schlüssels (Ki) hieraus eine Response 1 berechnet und an das Netz (N) absendet, wobei ferner eine Authentisierung des Netzes (N) gegenüber dem Endgerät (M) stattfindet, dadurch gekennzeichnet, daß anstatt der Anforderung von einem Datenpaar (Challenge 1 / Response 1) vom Netz N an das AUC nunmehr ein Dreier-Datensatz (Challenge 1 / Response 1 / Response 2) vom Netz vom AUC angefordert wird und daß die von dem Endgerät (M) an das Netz (N) gesandte Challenge 2 identisch ist mit der Response 1, und daß das Netz (N) hierauf ein Response 2 an das Endgerät (M) sendet.

Challenge 2 interpretiert.

12

2.Verfahren nach Anspruch 1. dadurch gekennzeichnet, daß auf die Übertragung von Challenge 2 verzichtet wird und daß das Netz die von dem Endgerät (M) zurückgesandte Response 1 als

- 3. Verfahren nach Anspruch 1 oder 2, dadurch gekennzeichnet, daß die Übertragung des Datenpaares (Challenge 1/ Response 2) von dem Netz (N) zu dem Endgerät (M) gleichzeitig in Form eines einzigen Datensatzes erfolgt, (Fig. 3).
- 4. Verfahren nach Anspruch 1 oder 2, dadurch gekennzeichnet, daß die Übertragung des Datenpaares (Challenge 1/Response 2) von dem Netz (N) zu dem Endgerät (M) gleichzeitig in Form eines einzigen Datensatzes erfolgt, (Fig. 3).
- 5 Verfahren nach einem der Ansprüche 2, 3 oder 4, dadurch gekennzeichnet, daß das Netz Datensätze vom Authentifizierungszentrum (AUC) in Form von Dreier-Datensätzen (Challenge 1/Response 1/Response 2) anfordert.
- 6.Verfahren nach Anspruch 5, dadurch gekennzeichnet, daß zur Herabsetzung der Anforderungshäufigkeit mehrere Dreier-Datensätze vom AUC als Vorrat geliefert werden.
- 7. Verfahren nach Anspruch 4 oder 5, dadurch gekennzeichnet, 'daß zur Verwendung der Response 1 des Endgeräts (M) als Challenge zwecks Authentifikation des Netzes gegenüber dem Endgerät (M) die kürzere Länge der Response 1 auf die größere Länge der Challenge aufgefüllt wird.
- 8. Verfahren nach Anspruch 7, dadurch gekennzeichnet, daß das Auffüllen teilnehmer-individuell erfolgt und daß die

vollständige Länge der Response 1 vor der Übertragung auf die Gegenstelle verkürzt wird.

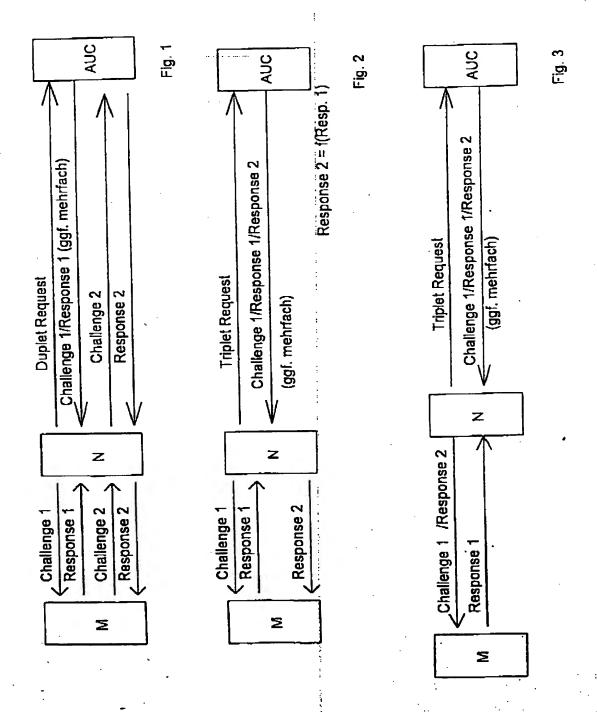
13

- 9. Verfahren nach Anspruch 8, dadurch gekennzeichnet, daß die Response 1 mit definierten Bits aus dem geheimen Schlüssel Ki auf die Länge der Challenge 2 aufgefüllt wird.
- 10. Verfahren nach Anspruch 8, dadurch gekennzeichnet, daß die Challenge der originalen Response 1 vor ihrer Kürzung entspricht.
- 11. Verwendung des Verfahrens nach einem der Ansprüche 1 10, dadurch gekennzeichnet, daß das Netz ein GSM-Netz ist.
- 12. Verwendung des Verfahrens nach einem der Ansprüche 1 10, dadurch gekennzeichnet, daß das Netz ein drahtgebundenes Netz ist.
- 13. Verwendung nach Anspruch 12, dadurch gekennzeichnet, daß die einzelnen, sich gegenseitig authentisierenden Komponenten in einem drahtgebundenen Netz verschiedene Kontrolleinheiten von Computern sind, welche sich gegenüber einem Zentralcomputer authentifizieren und umgekehrt.
- 14. Vorrichtung zur gegenseitigen Authentisierung von Komponenten in einem Netzwerk nach einem der Ansprüche 1 -. 13, dadurch gekennzeichnet, daß das AUC die vom Netz geforderten Dreier-Datensätze berechnet und auf Anforderung vom Netz diese Off-Line und zeitlich unzbhängig, jedoch auf jeden Fall vor dem Datenaustausch zwischen Netz und Endgerät an das Netz übermittelt.

WQ 99/03285

PCT/DE98/01922

1/1



PCT

WELTORGANISATION FÜR GESTIGES EIGENTUM

INTERNATIONALE ANMELDUNG VERÖFFENTLICHT NACH DEM VERTRAG ÜBER DIE
INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS (PCT)

(11) Internationale Veröffentlichungsnummer: WO 99/03285 (51) Internationale Patentklassifikation 6: A3 H04L 9/32, H04Q 7/38 (43) Internationales Veröffentlichungsdatum: 21. Januar 1999 (21.01.99)

PCT/DE98/01922 (21) Internationales Aktenzeichen:

10. Juli 1998 (10.07.98) (22) Internationales Anmeldedatum:

(30) Prioritätsdaten:

10. Juli 1997 (10.07.97) DE 197 29 611.4 DE 15. Juli 1997 (15.07.97) 197 30 301.3

(71) Anmelder (für alle Bestimmungsstaaten ausser US): DE-TEMOBIL DEUTSCHE TELEKOM MOBILNET GMBH [DE/DE]; Landgrabenweg 151, D-53227 Bonn (DE).

(71) Anmelder (mar für US): PERNICE, Edith (Erbin des verstorbenen Erfinders) [DE/DE]; Schillerstrasse 11, D-64846 Groß-Zimmem (DE).

(72) Erfinder: PERNICE, Frieder (verstorben).

(72) Erfinder; und

(75) Erfinder/Anmelder (nur für US): MARINGER, Günter [DE/DE]; Troschelstrasse 8, D-53115 Bonn (DE). MOHRS, Walter [DE/DE]; Rosenhain 3, D-53123 Bonn

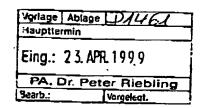
(74) Anwalt: RIEBLING, Peter, Postfach 3160, D-88113 Lindau ŒĐ.

(61) Bestimmungsstraten: AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BY, CA, CH, CN, CZ, DK, EE, ES, FI, GB, GE, GH, GM, HR, HU, ID, IL, IS, JP, KE, KG, KR, KZ, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LV, MD, MG, MK, MN, MW, MX, NO. NZ, PL, PT, RO, RU, SD, SE, SG, SI, SK, SL, TJ. TM, TR, TT, UA, UG, US, UZ, VN, YU, ZW, ARIPO Patent (GH, GM, KE, LS, MW, SD, SZ, UG, ZW), eurasisches Patent (AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), europäisches Patent (AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE), OAPI Patent (BF, BI, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GW, MIL, MR, NE, SN, TD, TG).

Veröffentlicht

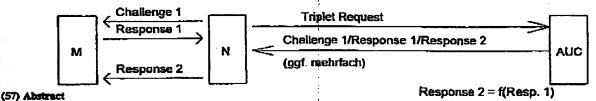
Mit invernationalem Recherchenbericht.

(88) Veröffentlichungsdatum des internationalen Recherchen-1. April 1999 (01.04.99)



(54) Title: METHOD AND DEVICE FOR THE MUTUAL AUTHENTICATION OF COMPONENTS IN A NETWORK USING THE CHALLENGE-RESPONSE METHOD

(\$4) Bezeichnung: VERFAHREN UND VORRICHTUNG ZUR GEGENSETTIGEN AUTHENTISIERUNG VON KOMPONENTEN IN EINEM NETZ MIT DEM CHALLENGE-RESPONSE-VERFAHREN



The invention relates to a method for the mutual authentication of components in a network by means of the challenge-response method, according to which the network (N) requests a set of three data values (challenge 1/ response 1/ response 2) from an authentication centre (AUC) and transmits at least one set of data values (challenge 1) to the mobile station (M) which on the basis of an internally stored key (Ki) calculates a response I from this set of data values and transmit it to the network (N). To authenticate the network (N) in relation to the mobile station (M) the invention provides for the response I sent back to the network (N) to be interpreted simultaneously by said network (N) as challenge 2 and for said network (N) immediately to transmit a response 2 to the mobile station (M). This improves and accelerates data traffic between the mobile station and the network because there is no transmission of challenge 2 between the mobile station and the network. Data traffic between the network and the AUC is also improved because the data pairs challenge 2 and response 2 no longer have to be calculated separately in the AUC and transmitted to the network.

#### (57) Zusammenfassime

Es wird ein Verfahren zur gegenzeitigen Authentisierung von Komponenten in einem Netz nach dem Challenge-Responso-Verfahren beschrieben, bel dem des Netz (N) von einem Authentisierungszentrum (AUC) einen Dreier-Datensatz (Challenge 1/Response 2) sufordert und mindestens einen Datensstz (Challenge 1) an die Mobilstation weiterleitet, welche aufgrund eines intern gespelcherten Schiltstels (Ki) hieraus eine Response 1 berechnet und sin das Netz (N) absordet. Zur Anthentisierung des Netzes (N) gegenüber der Mobilstation (M) ist vorgesehen, daß die an das Netz (N) zurückgesandte Response 1 gleichzeitig vom Netz (N) als Challenge 2 interpretiert wird, und daß das Netz (N) hierauf sofort eine Response 2 an die Möbilstation (M) sendet. Hierdurch wird der Datsuverkehr zwischen der Mobilistation und dem Netz verbessert und beschleunigt, denn es wird auf die Übertragung der Challenge 2 zwischen Mobilistation und Netz verzichtet. Ebenso wird der Datenverkehr zwischen dem Netz und dem AUC verbessert, dem die Datenpaste Challenge 2 und Response 2 missen nicht mehr im AUC gesondert berechnet und an das Netz weltergeleitet werden.

#### LEDIGLICH ZUR INFORMATION

Codes zur Identifizierung von PCT-Vertragsstaaten auf den Kopfbögen der Schriften, die internationale Anmeldungen gemäss dem PCT veröffentlichen.

	Albanien	ES	Spanien	LS	Lesotho	SE	Slowenien
AL AM	America	E Fi	Finnisoa	LT	Litauen	SK	Slovskei
		FR	Frankelch	LU	Luxemburg	SN	Senegal
AT	Osterreich		Gahan	LV	Lexical	SZ	Swasibad
AU	Australien	GA	<del></del>				Techad
AZ	Aserbaidschan	GB	Vereinigtes Königreich	MC	Monaco	770	
BA	Bosnien-Herzegowina	GE	Georgien	MD	Republik Moldau	TG	Togo
BB	Barbados	CH	Ghana	MG	Madagaskar	TJ	Tadachikistan
BE	Belgien	GN	Guinea	MK	Dio ehemalige jagoslawische	TM	Turkmenistan
BF	Burkina Faso	GR	Griechenland	:	Republik Mazedonien	TR	Torkei
BC	Bulgwien	HU	Ungam	ML	Mali	TT	Trinided und Tobago
BJ	Beals ·	IĒ	Irland	MN	Mangolei	UA	Ulcrains
BR	Brasilien	IL	Israel	: MR	Mangetanien	UG	Uganda
BY ·	Belwus	IS	kind	MW	Malawi	US	Verninigte Staaten von
CA	Kanada	П	Italien	MX	Mexilo		Asperika.
CF	Zentralafrikanische Republik	IP	Japan	. NE	Niger	UZ	Usbekistan
CG	Kongo	KE	Kenia	: NL	Nicderlanda	VN	Vietnam
CH	Schweiz	KG	Kirgisistan	NO	Norwegen	YU	Jugoslawien
CI	Côte d'Ivoire	KP	Demokratische Volksrepublik	. NZ	Neuezeland	zw	Zimbabwe
CM	Karneron	• •	Korea	PL	Polca		•
CN	China	KE	Republik Korea	PT	Portugal		•
CU	Kuba	···KZ	Kasachstan	RO	Romanica		
.CZ	- Tachochische Republik	· ···LC ··	IN St. Lecia	RU '	Resische Foderation		
-DE	Deutschland	L L	2 Liechtenstein	<b>50</b>	Til <b>Sedan</b> ds talend hatt film och d	u	
- DK	- Dinemak To the or	LK	ins <b>Sci Lentes</b> en 1940 met 1964 e	SE i	at <b>Schweden</b> 1853 (1938 176). 1	3.5	ومحار فليعد طفه بالودر والالا
RR :	Perfand : and a mount along	- LR	of Liberia over recentif etc las	: 5G :	s e <b>Sinerou</b> r masterated here are	ייבים ביבוי	ಜನ್ ರಾಹಿ ಮಾ ಅಂಗಿತ್
ا	ಾಗಿದ್ದರು. ೧೬೩೩ ವಿಜ್ಞಾನ ವಿಜನ ಸ್ವತ್ತ್ರ ಭಾರ್ಷ C೬೩೩ ವಿಜ್ಞಾನ ವಿಜನ ಸ್ವತ್ತ್ರ	نه السر	a AUE vernever dens d	ab beur	שלאלה על המכונים מכנים אוכב	Date:	THE EPOSTS WITH OUR
। अध्यक्ष	مريد ميسيدين جي الناد عليد	,		ماحد م	sair the first field and infe		The second second second second

1



# INTERNATIONAL SEARCH REPORT

V.		
	-411	

	-	PCT/	DE 98/01922	
A. CLASSII IPC 6	FICATION OF SUBJECT MATTER H04L9/32 H04Q7/38	: :		
According to	International Patent Classification (IPC) of to both national class	ification and IPC		
	SEARCHED	·		
Minimum do IPC 6	cumentation searched (classification system followed by classific H04L H040	eation symbols)		
Documental	tion searched other than minimum documentation to the extent th	at such documents are included in t	ne fields searched	
Electronic d	ata base consulted during the international search (name of data	besp and, where practical, search t	(ems used)	
		:		
C. DOCUM	ENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT			
Category *	Citation of document, with indication, where appropriate, of the	relevant passages	Refevant to claim No.	
A	EP 0 447 380 A (TELEFONAKTIEBOL ERICSSON) 18 September 1991 see column 2, line 42 - column	:	1,3,4,14	
		:		
Furt	her documents are listed in the continuation of box C.	X Patent family member	e are listed in annex.	
"A" docume consider earlier filling of "L" docume which chains "O" docume other "P" docume later t	ent which may throw doubts on priority claim(s) or is cited to establish the publication date of another in or other special reason (as specified) sent referring to an oral disclosure, use, exhibition or means ent published prior to the international filing date but han the priority date claimed	cited to understand the pri invention  "X" document of particular relan- cannot be considered now involve an inventive step  "Y" document of particular relan- cannot be considered to in- document is combined wit- ments, such combination i in the art.  "&" document member of the sa	condict with the application but neiple or theory underlying the vance; the claimed invention elior cannot be considéred to when the document is taken alone vance; the claimed invention wolve an inventive step when the in one or more other such docu- being obvious to a person skilled same patent family	
	actual completion of the international search  5 December 1998	Date of mailing of the international search report  22/01/1999		
Name and	stalling address of the ISA European Patent Office, P.B. 5618 Patentiaan 2 NL - 2280 HV Rijmstk Tol. (-31-70) 340-9040, Tx. 31 651 epo nl, Fast 481-70 340-9016	Authorized officer  Behringer	L.V.	

## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members

PCT/DE 98/01922

Patent document cited in search report	Publication date	Patent family mamber(s)		Publication date
EP 0447380 A	18-09-1991	; SE	465800 B	28-10-1991
		· AT	121254 T	15-04-1995
		; AU	638820 B	08-07-1993
		AU	7495291 A	10-10-1991
•		CA	2051385 A	10-09-1991
		CN	1054868 A.B	25-09-1991
		; DE (	69108762 D	18-05-1995
		. DE	5 <b>9108762</b> T	24-08-1995
		DK	447380 T	24-07-1995
		ES	2073726 T	16-08-1995
		FI	102134 B	15-10-1998
		. HK	101895 A	30 <del>-</del> 06-1995
		· IE	67887 B	01-05-1996
•		JP	4505693 T	01-10-1992
		· NO	300249 B	28-04-1997
	* ***	· PT	96979 A,B	30-04-1993
		: SE	9000856 A	10-09-1991
		. MO	9114348 A	19-09-1991
		US	5390245 A	14-02-1995
		US	5282250 A	25-01-1994
		· US	5559886 A	24-09-1996

Sehrlinger, L.V.

•

mare too to be with the

Form PCT/ISA/210 (paters termly arrest) (July 1902)





tr. xionates Altenacionen
PCT/DE 98/01922

IPK 6	FIZIERUNG DES ANNELDUNGSGEGENSTANDES H04L9/32 H04Q7/38	<u>:</u>	
		:	
Nach der In	ternationalen Patentidassifikation (IPK) oder nach der nationalen K	iassification und der IPK	
B. RECHE	RCHIERTE GEBIETE	.:	
Recherchio	for MindostprEdatoff (Klassifikationssystom und Klassifikationssym H04L H04Q	bble )	
II K O	HO4E HO4Q	:	
De en escrio	All and the second seco	i	(alta-
riedrerchie	ne aber nicht zum Mindestprüfstott gehörende Verößentlichungen.	sawon diese under die recherchenten Gebieb	) latter1
		:	
Während de	er Internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank	(Name der Datenbank und evil. verwendate	Suchbegnile)
		•	
		·	
C. ALS WE	SENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN		
Kategorie*	Bezeichnung der Veräffentlichung, soweit erforderlich unter Angz	nbe der in Betracht kommandan Teile	Betr. Anspruch Nr.
		:	
A	EP 0 447 380 A (TELEFONAKTIEBOLA ERICSSON) 18. September 1991	NGET L M	1,3,4,14
	siehe Spalte 2. Zeile 42 - Spalt	: ce 4 7eile	•
	17		
		•	
		•	ļ
		, ;	
		:	
		•	·
		:	
		•	
		:	
	•	:	
			Ľ
entry.	ere Veräffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu etwen	X Siehe Anhang Patentlamilie	, i
	Kategorien von angegebenen Veröffentlichungen : ntlichung, die den alligemeinen Stand der Technik definiert,	"T" Spätere Veröffentlichung, die nach den oder dem Prioritätsdatum veröffentlich	internationalen Armeldedatum
aber n	icht als besonders bedeutsam anzusehen ist	Anmeldung nicht kollidiert, sondern nu Erfindung zugrundeliegenden Prinzips	r žum Versländnis des der
Arrmel	Dokument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen dedatum veröffent/oht worden ist	Theorie angegeben ist "X" Veröffentlichung von besonderer Bade	utuno: dia bassenschta Erfindung
	tillchung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweitelhaft er- en zu lassen, oder durch die das Veröffertlichungsdatum einer	' Kann allein aufgrund dieser Verölfendi	chung nicht als neu oder auf
SOE od	en zu lassen, over durch die das Verdirentischinglidatum einer in im Rochercherbeicht genamhen Veröffendlichung belegt werde: er die aus einem anderen besonderen Grund angageben ist (wie - inhen	"Y" Veröffentlichung von besonderer Bede kann nicht als auf erfingerischer Tätief	utung; die beanspruchte Erfindung leit beruhend betrachtei
*O* Veröffe	ntichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, enutzung, eine Ausstellung oder undere Maßnarmen begieht	werden, weren die Veröffentlichung mit Veröffentlichungen dieser Kategorie in	einer oder mehreren anderen Verbindung gebracht wird und
The Verolle	ntiichung, die verdessaurig geer arbeite auspingramen de zoon ntiichung, die verdem internationalen Anmeldedalum, aber nach earrapruchten Prioritätscalum veröffentlicht worden lat	dese Verbindung für einen Fachmann  "4" Veröffertlichung, die Mitglied derseber	naheliegend ist
	Abschlusses der internationalen Recharche	Absendedatum des internationalen Re	
7	5. Dezember 1998		
		22/01/1999	
rearme und F	ostanschrift der Internationalen Recherchenbehörde Europäisches Palentant, P.B. 5618 Patentinen 2	Bevolimitchtigter Bediensteter	
	NL - 2280 HV Piljavijk Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl.	Bahadaaa 4 **	
	Facc (+31-70) 340-3016	Behringer, L.V.	

1



Angeben zu Veröttentlich, igen, die Zur seiben Patentiamtie gehören

Ir. Bonzies Actenzeichen PCT/DE 98/01922

tm Recherchenbericht angeführtes Patentdokument	Datum der Veröffentlichung 18-09-1991	Mitglied(er) der Patentiamilie	Datum der Veröffentlichung
EP 0447380 A		SE 465800 B	28-10-1991
		AT 121254 T	15-04-1995
		: AU 638820 B	08-07-1993
		AU 7495291 A	10-10-1991
•		ECA 2051385 A	10-09-1991
		CN 1054868 A,B	25-09-1991
		DE 69108762 D	18-05-1995
		DE 69108762 T	24-08-1995
		DK 447380 T	24-07-1995
		ES 2073726 T	16-08-1995
		FI 102134 B	15-10-1998
·		. HK 101895 A	30-05-1995
		IE 67887 B	01-05-1996
		JP 4505693 T	01-10-1992
		NO 300249 B	28-04-1997
	**	PT 96979 A,B	30-04-1993
		SE 9000856 A	10-09-1991
		WO 9114348 A	19-09-1991
		US 5390245 A	14-02-1995
		US 5282250 A	25-01-1994
		: US 5559886 A	24-09-1996

Behringer, L.V.

blati PCT/ISA/210 (Artrang Pat

ాలు చేస్తారు. ఇదా సాగు కొడ్డి 55 కి.కి కొత్తాయులు బ ఈ సక్కరిల్లాని కొరులు క కెట్టుల్లోని కొత్తారు. కేట్టులోని అధా గు కోడు ఉన్నాలోని వెట్టులు?